## VEHICULAR DATA STORAGE DEVICE

Patent Number:

JP2002106411

Publication date:

2002-04-10

Inventor(s):

**FUJITA NAGAHISA** 

Applicant(s):

MAZDA MOTOR CORP

Requested Patent:

☐ JP2002106411

Application Number: JP20000298521 20000929

Priority Number(s):

IPC Classification:

F02D45/00; G06F12/16

EC Classification:

Equivalents:

## **Abstract**

PROBLEM TO BE SOLVED: To cope with occurrences of plural times of events for analyzing the cause of the occurrence of the event such as a failure on the basis of the stored detection value of a sensor. SOLUTION: The device has a first control unit U1 for performing a fault diagnosis by controlling the engine and a second control unit U2 for controlling a data storage control. When an IG switch is turned on, the detection values of the sensor on the engine rotating speed, the vehicle speed, etc., are, together with a failure code, addressed onto both of the memories M1, M2, then updated and stored. In case a fault detection related event such as lighting of a warning lamp occurs, writing onto the first memory is prohibited. Afterward, the detection value of the sensor is addressed onto the second memory M2, then updated and stored. Furthermore, writing onto the second memory M2 is prohibited when a next event occurs. Only a part of the detection value of the sensor associated with the first fault occurrence can be made to be updated and stored on the second memory M2. The detection value of the sensor can be updated and stored after being thinned out in accordance with the processing burden of the writing control part 21 to control updating and storing onto memories M1, M2.

Data supplied from the esp@cenet database - 12

		Syria de la companya	1			ere A	* <b></b>	7 . 6
. ",8	No. of the second		e e general de la companya de la co		9 s 32			:
	•			.15	, i	e -	, ± 4	r d
• "			, , ,					
~ ,								
7				- 1 24 12 14 15 14 15 1		4, 4, 4, 4	4.	
				a a s				
, ,	. 2					1.1		
				•		2		<i>A</i>
, ·	at or							
					e judes uma		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
*			Fai Fast as	ion i, a st	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	, ar yeth		v;
			<b>1</b>		الم		1,	1
•	ignormalism and the second second		1, 1			*		
i i	er det later e va							
<b>X</b>		(**)	e e e e e e e e e e e e e e e e e e e	» : نگ گ	en e		• • •	
- 3						·		
	•	*						71
7				110.1				
•		w - 1			. Alleria T	•		- F
		wij di Garage		**** * *.				- 5. 
*		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
*		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
*		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
- -		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
ž -		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>
		er i de en			**************************************	. 0		- <b>5</b>

3

(16) 日本図称部庁 (JP)

3 機 ধ 開特許 **公** (23)

**特開2002-10641** (三) 格群田区公民争免

(P2002-106411A)

(43)公园日 平成14年4月10日(2002.4.10)

子子(94) 36084 5B018 < 376B 45/00 G06F 12/18 F02D

> ELSJET D 376

> > 45/80

G06F 12/16 F 0 2D (51) lbtQ.

珍垂 協求 中國 本國 本國 中國 (全 14 頁)

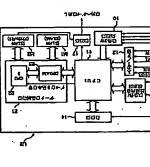
(21) 祖口恐免	(4E72000 - 288521(P2000 - 298521)	(11)出码人 000003137 マッタを持ち
(22) 出四日	平成12年9月29日(2000.9.28)	人人 计二十二十二 人工
		(72)免明省 亞田 永久
		広島県安登部府中町町地3番1号 マツ
		林以华代书
		(74)代型人 100080768
		<b>非国士 林田 宪</b>
		FF-A(D4) 30084 BAIS BAIT DAZT EDOB FADS
		FADS FA10 FA20 FA33
	•	58018 CA10 HA40 MA40 NA03 NA08

中国用データ配動権回 (54) [弘融の名称]

【駁図】 記引かれたいるセン
を被
田田に関
しいた
田田に の専食発生の原因を解析する際に、複数回の事食発生に 対応できるようにする。

设出に関范した母位が発生すると、第1メモリM1への 町間ユニットロ1と、データ記憶的関を行う第2個個ユ た上で更新配位される。 ワーニングランプ点灯等の故障 仍込が禁止される。この後は、第2メモリM2にセンサ **俊出値がアドレス指定した上で更新配憶され、次の専**僚 [ 好決手段] エンジン節を短回して枚四砂筋を行う第1 **ドンジン回航機、母遊師のセンナ被出値が、独印コード** 佰号と共に、両方のメモリM1、M2にアドレス指定し ニットU2とを有する。IGスイッチがONされると、

発生によって第2メモリM2への替込が禁止される。第 る。メモリM1、M2への更新配位を制御する哲込制御 1回目の功役発生に関連した一部のみとすることもでき 的21の処理負担等に応じて、センサ後出値を問引いて 2メモリM2へ更新配向されるセンサ校出価としては、 **更新記憶させることもできる。** 



【数次項1】センサ被出位をメモリのアドレス指定した 領域に存時更新記憶させておき、あらかじめ設定された 事費の発生時またはその後に放メモリへの臼舎込みを禁 止する記憶制御手段を備えた車両用データ記憶装配であ

幼記メモリとして、少なくとも第1メモリと第2メモリ との2つのメモリが散けられ、

メモリと第2メモリとの西方メモリに対してアドレス指 たした上で前記センサ後出値を更新配位させ、1回目の 抑配事食発生時には前配第1メモリへの啓込を辞止させ てその後のセンサ後出値を第2メモリにのみアドレス指 定した上で更新配憶させ、2回目の事象発生時には前記 第2メモリへの哲込をも禁止する、ことを特徴とする単 前記記憶制御手段は、前記事及の未免生時には前記第: 両用ゲーク配板類配

**竣出値をメモリのアドレス指定した領域に配換させる記** [閻女頃2] あらかじめ設定された尊良発生時にセンサ 節記メモリとして、少なくとも第1メモリと第2メモリ 位的御手段を備えた単両用データ記憶抜配であって、 との2つのメモリが設けられ、

その後のメモリへの日き込みを禁止したものが関示され

75.5

メモリにのみ晳記センサ梭出値をアドレス指定した上で 更新配位させ、1回目の前配却改免生時に前記第1メモ リへの魯込を禁止すると共に、その後のセンサ検出値を 1回目に発生された前記専食に応じて選択して前記第2 メモリにアドレス指定した上で配憶させ、2回目の事政 発生時には前記第2メモリの哲込をも禁止する、ことを 前記記憶制御手段は、前記専食の未発生時には前記第1 特徴とする単両用データ配位数位。

前配配憶制御手段は、卒食未発生時における前配更新配 位を、前記第1メモリと第2メモリとの少なくとも一方 に対して哲節センサ後出笛を閻引きして行う、ことを称 【荫永頃3】 館水頃1または都水頃2において、 数とする単両用データ配徴数型。

【結束項4】結求項3において、

れか一方のみに更新記念させる、ことを特徴とする単阿 前記記記的阿手段は、前記センサ後出位のうち一部のセ ンサ彼出値のみを前記第1メモリと第2メモリとのいず 用データ配燈装置。

(請求項5) 請求項3または請求項4において、

なくとも1つに応じて、更新記憶させるデータ数が変化 発生された事象の内容、放配位制御手段の処理負担の少 されるように配焓のさせ方を変更する、ことを特徴とす 的配記的制御手段は、卑両状態、センサ後出値の植類、 **る**車両用データ配燈装配。

前配記憶制御手段は、前配院出し手段が接続されていな **前配第1メモリと第2メモリとのいずれか一方のみに、** 【粉水頃6】粉水頃1または路水頃2において、 配位データの統出し手段が接続されており、

いメモリからの記憶データの取出しを、披穂出し手段が

後続されているメモリを介して行わせる、ことを特徴と する専両用データ配位数区

【発明の詳細な説明】

【免明の囚する技術分野】本免明は卓両用データ配位数 [0001]

0002

日に関するものである。

には、故即閻屈を卑外に取り出しできるPCカードに記 悠させるものが開示されている。特別平8-12123 これらの被假に故障や異常という専度が生じたとき、あ るいはエアバッグが作動したというような口包が生じた とき、これらの草良発生の原因を容易に解析できるよう にすることが因まれる。特関平11-65647号公段 8号公邸には、所定国期毎に、エンシン回収数のパーク ホールド値をメモリに配むさせておくことが関示されて いる。特関平9-183360号公報には、中国加速収 は、その前後の中国加速度をメモリに配扱した状態で、 **【従来の技術】 単同には、エンジン、自印仮選問、エ7 パッグ、エアコン等の数多くの核口が搭段されている。** を常時RAMに配合させておき、エアバッグ作助時に

生時に、センサ検出値を更新配位しているメモリのむ込 を禁止するものにあっては、その彼の功の発生には対応 できないものとなる。すなわち、故即や中国専故の内容 によっては、1回目の存位発生の後に引き収き2回目の **専食免生が起こり、この両方の専食免生回土の間で相当** 【発明が屏決しようとする原因】しかしながら、ひの免 の因果関係を有する場合もおえられる。 (0003)

[0004] 本発明は以上のような心怙を勘察してなさ れたもので、その目的は、ひ役免生が位政回生じてもそ の原因を解析できるようにした年间用データ配位被口を 投供することにある。

(0005)

モリを利用して、ひ食免生毎にセンサ検出臼を配切させ め、本発明にあっては、基本的に、少なくとも2つのメ 【原図を併決するための手段】前配目的を辺成するた ておくことができるようにしてある。

のアドレス指定した領域に依時更所配位させておき、あ n、前配配的制御手段は、前記び及の未免生時には前記 リへの哲食込みを禁止する配位制御手段を閊えた卓両用 データ配位数回であって、前記メモリとして、少なくと ス指定した上で前配センサ検出伍を更新配位させ、1回 [0006] 具体的には、本発明にあっては次のような **解決手法を採択してある。 すなわち、特許的求の范囲に** おける請求項1に記録のように、センサ被出函をメモリ 第1メモリと第2メモリとの両方メモリに対してアドレ も第1メモリと第2メモリとの2つのメモリが設けら

£

日の前記事業発生時には前記第1メモリへの啓込を禁止させてその後のセンサ検出値を第2メモリにのみアドレス指定した上で更新記憶させ、2回日の専象発生時には 前記第2メモリへの音込をも禁止する、ようにしてある。

【0007】また、本発明にあっては次のような解決手法を探択してある。すなわち、特許請求の範囲における請求項2に配載のように、あらかじめ設定された事象免生時にセンサ後出値をメモリのアドレス拾定した領域に配慮させる配達的事手段を備えた事间用データ記憶被回であって、前記が手段を借えた事间用データ記憶物間手段とで、少なくとも第1メモリとのであって、前記が乗の未発生時には前記第1メモリにのみ前記センサ後出値をアドレス指定した上で更新記憶させ、1回目の前記事級発生時に前記第1メモリへの番込を禁止すると共に、その後のセンサ後出値を1回目に表を禁止すると共に、その後のセンサ後出値を1回目に表を禁止すると共に、その後のセンサ後出値を1回目に表を禁止すると共に、その後のセンサ後出値を1回目に表を禁止すると共に、その後のセンサ後出値を1回目にアドレス指定した上で記憶させ、2回目の事象発生時には

を禁止すると共に、その後のセンサ検出値を1回目に免生された前配等彙に応じて選択して前配第2メモリにアドレス指定した上で記憶させ、2回目の事業免生時には前配第2メモリの容込をも禁止する、ようにしてある。
[0008]前配各解決手法を前提とした好ましい態模は、特許請求の範囲における請求項3以下に配慮のとおりである。

[0009]

【発明の効果】請求項1に記載された発明によれば、専 収発生毎にセンサ検出値が別々のメモリに記憶されてい るので、個々の事象発生の原因はもとより、複数の事象 発生の間での因果関係をも含めた解析を行うことが可能 となる。

【0010】 館求項2に記載された発明によれば、事業発生毎にセンサ後出値が別々のメモリに記憶されているので、個々の事業発生の原因はもとより、複数の発生事象周士の間での因果関係をも含めた解析を行うことが可能となる。また、1回目の事業発生後の更新記憶は、1回目に発生された事業に対応したセンサ後出値を選択して行われるので、事業発生の原因解析をより容易に行うことが可能となる。

【0011】請求項3、請求項4、請求項5に記載された免明によれば、更新記憶の負担を極力小さくする上で好明によわば、更新記憶の負担を極力小さくする上で好ましいものとなる。

好ましいものとなる。 【0012】 請求項6に記載された発明によれば、デー 夕の魏出し部位を1カ所のみに設定することが可能とな

(0013)

「発明の実施の光粉」図1の物御系統図において、U1はエンジン用となる第1的御ユニットであり、U2はデータ配牌制御用となる第2的御ユニットであり、U3はナビゲーション用の第3的御ユニットである。第1的御ユニットU1は、各種入力信号に応じてエンジンの運転を制御するもので、この毎御ユニットU1からは、エンジンに関連した各種とフサウらの後出値が第2的御ユニ

ットU2に出力される。このセンサ検出値としては、例えばエンジン回転数、スロットル阅度、車速、冷却水温度、ブレーキスイッチのON、OFF状態が含まれる。また、第1前御ユニットU1は、なんらかの故障が発生してワーニングランプが点灯したときに、その故障内容を示す故障コード間号を第2前御ユニットU2に送官する。なお、実施形態では、上記ワーニングランプ点灯が、あらかじめ設定された所定の事象発生時としてある。

【0014】第3制御ユニットU3は、既知のように、GPSセンサを利用して得られた現在位置をCDやDVD等に記憶されている遺路地図情報に照合して、遺路地図上での車両の現在位置を特定する。そして、数示画面において、遺路地図と車両の現在位置とを表示する。また、第3制御ユニットU3は、携帯電話等の無線通信手段1を利用して、図2に示すように、インターネット等を介して車外情報を発信する情報センタっとの通信を行なう。通信により得られた車外情報は、第2制御エニットU2に入力される。なお、図2において、図1に示す制御系統を有する車両が符号Vで示される。

【0015】上記車外情報としては、車両の故障や事故等に影響を与えるものが選択され、例えば、気象情報(時れ、母り、雨、雪等の天気、気圧、風逸、過度、気温、雨豆、積雪量等)、交通情報(交通規制、渋滞情報等)、車両の現在位置付近ての事象発生事例、災害情報等)、車両の現在位置付近ての事象発生事例、災害情報等)、車両の現在位置付近ての事象発生事例、災害情報等)、車両の現在位置付近ての事象発生事例、災害情報等)、車両の現在位置付近ての事象発生事例、災害情報等)、車両の現在位置付近ての事業の表に、センサ後出信

と共に更新記憶させるようにしてある。

【0016】第2制御ユニットU2は、全体の制御をつかさどるCPU11を有する。このCPU11には、前かのエンジン回転数等の各種センサ放出値等のデータ値が入力1/F12を介して入力され、故障コード信号が認動作/故障内容按出師13を介して入力され。中外情報が通信部14を介して入力される。また、CPU11には、マニュアル境件される様件スイッチ群15からの指令信号が、操作スイッチ処理部16を介して入力される。この操作スイッチ群15には、第2制御ユニットU2のON、OFFを行うメインスイッチの他、後述するように記憶されたセンサ按出値や単外情報を単外に転送させる指令を行うするスイッチ等か合まれる。

【0017】メモリM1、M2からのデータ転送つまり記憶データの外部への続出しは転送部17を介して行むれるが、この転送は第2メモリM2のみから行むれるように設定されている。すなむち、第1メモリM1の記憶データの転送つまり認出しば、第1メモリM1の記憶データを一旦第2メモリM2にコヒーされた後、第2メモリM2を介して行うようにされている。

【0018】第2部御ユニットU2は、さらに、データ 春込用の慰御部21を有する。この衝御部21は、CP U22とDPRAM(デュアルポートRAM)23とを

> る。なお、以下の説明でQあるいはRはステップを示 ックが行われるが、この初数チェック時におけるワーコ 後にワーニングランプが問持しているか后かの的既チェ あるいは各故障あるいは異常の対応毎に個々に設けても 定されているが、ワーニングランプは1 つのみでもよく 所戌組度以上の高組となったとき、エンジンオイルの国 つまり故障あるいは異常の種類は、例えば冷却水温度が される。そして、ワーニングランプが点灯されるとき、 きにあらかじめ設定された所定の事象が発生したものと 点灯され、少なくともワーニングランプが点灯されたと U1により制御される装置(実施形態ではエンジン)に されており、この記憶データの転送はスイッチ群15に を受けるようになっていて、DPRAM23を介して、 よい。そして、イグニッションスイッチがONされた値 が所定量以下となったとき、エンストしたとき等複数版 **しいて故障や異常が発生したときにワーニングランプか** の無鉤内砕パしいて、図3~図13のフローチャートを 関連した第1例御ユニットU1と第2例御ユニットU2 含まれる転送指令スイッチの操作に対応して行われる。 M23を介して、前記転送部17から車外へ転送可舘と たセンサ検出値や車外情報の啓込を制御する。また、両 第1メモリM1あるいは第2メモリM2に対して前近し 有する。このような制御部21は、SRAMからなる第 ングランプの点灯は、 事象発生とはみないようにしてあ 学照つしし説明する。 実施形態をは、第1節御ユニット メモリM1、M2に記憶されているデータは、DPRA リからなる第2メモリM2への啓込の制御を行う。すな 【0019】次に、メモリM1、M2へのデータ構込に 1メモリM1と不海兜柱メモリとしてのフラッシュメモ

【0020】まず、第1個御ユニットU1における全体の危煙の破壊を示す図3について説明すると、Q1において、第1個御ユニットU1が起動されていることが確認された後(IGスイッチがONであることの確認)、Q2において、後述のようにワーニングランプの超芯チェックが行われる。次いでQ3において、後述のようにアーニングランプの超芯チェックが行われる。次いでQ3において、後述のように第16個ユニットU1が行うエンジンについての通常の類向(例えば燃料吸封量信仰や点火時期制御等)が行われる。Q4では、後述のように第2期御コニットU2に対する送信の制御が行われる。最後に、Q5において、第1個御ユニットU1が指向すべく装置としてのエンジンに関連した故障診断が行われる。

【0021】図3のQ2の内容が、図4に示される。この図4のQ11において、第1例間ユニットU1が起動されてから所定時間以上経過したか否かが判別される。この所定時間は、筋芯チェックを行うために必要な時間を勘察して設定されており、筋芯チェックが完了しているか否かの確認となる。このQ11の判別でNののときは、Q12において、ワーニングランプの筋芯チェックは、Q12において、ワーニングランプの筋芯チェック

が行れるが、この節芯チェックは、例えば、ワーニングランプを一時的に点灯させる側面を行って、ワーニングランプの点灯によって所定の変化が生じたか否かをみることによって行われる。

【0022】図3のQ3の内容が、図5に示される。この図5のQ15において、エンジン制御用の各種信号の規込が行われる。次いで、Q16において、競み込まれた各種信号にモードついて、機料受対量や点火時間等のエンジン制御に必要な制御値が誘揮される。そして、上記のように誘導された制御値が、制御信号としてエンジン制御用の各種アクチュエータ(例えば燃料吸針弁等)と記句用の各種アクチュエータ(例えば燃料吸針弁等)に出力される。

【0023】図3のQ4の内容が、図6に示される。この図6のQ2のにおいて、第1制御ユニットU1から類2制御ユニットU2に対して、第1制御ユニットU1に入力される各種信号や、第1制御ユニットU1から出力された各種制別信号が送信される。

図7のQ21において、第1前脚ユニットリ1に入力された各種層号や第1桁脚ユニットリ1から出力される名類を開間号や第1桁脚ユニットリ1から出力される名類即間号に基づいて、故障診断が行われる。Q2では、故障にている可能性が死を値以上であるか否かが判別される。このQ2の対別でYESのときは、ワーニングランプを点灯させると共に、ワーニングランプが点灯されたことつまり事象発生が第2桁脚ユニットリ2に 送信される。この頃2制御ユニットリ2への事象発生の送信は、故障内容を示す故障コードを含むものとされる。

【0025】図8は、第2例御ユニットU2の全体の制御の概要を示すものである。この図8のQ31において、記憶開除の指令があるか否かが判別されるが、契施形態では、IGスイッチがONのときに記憶を開始させるようにしてあり、Q31ではIGスイッチがONであるか否かの判別となる。このQ31の判別でYESのときは、Q32において、後述のようにメモリM1、M2への記憶、つまりエンジン回転数、スロットル別皮等のセンサ検出値が記憶される。

【0028】Q31の判別でNOのときは、Q33において、メモリM1、M2に配強されているデータの中外への転送指令がある声音かが判別される。この転送指令は、配強されているデータに送っく解析を行うとき等に行われるもので、スイッチ群15に合まれる転送指令スイッチがONされた声あるいは転送用機器(テンゲン)リータ)が接続された音かの判断となる。このQ33の判別でYESのときは、Q34において、後述のようにしてメモリM1、M2に配位されているデータの中外への転送が行われる。Q3の判別でNOのときは、そのままりをーンされる。Q3の判別でNOのときは、そのままりを一とされる。Q3の判別でNOのときは、そのままりを一とされる。Q3の判別でNOのときは、そのままりを

【0027】図8のQ32の内容が、図9に示される。 図9に示す例について概略を説明すると、専食発生がな  $\widehat{\mathbf{e}}$ 

特岡平14-106411

5. ナなわち、設定された配位容量の範囲でもっとも古 き込まれて、所定時間英国に扱って配位されたデータの いたまは、因力のメモリM 1、M2に対して、センサ数 出伍を含むデータがアドレス指定した上で更新記憶され いデータが倒吸される一方、もっとも新しいデータが色 変化がわかるように記憶される。 なお、記憶される時間 **范囲は極力扱いことが好ましく、メモリ容量にもよる** が、飲分から数十分の範囲となるように設定されてい

【0028】1回目の事食が発生したとき、事外情報が M1への哲込が禁止される (事象発生の原因を後に解析 のみにアドレス指定した上で配位された後、第1メモリ 入手されて、この入手された車外債報が第1メモリM1 するために配位データを保存)。

のデータは、第2メモリM2にアドレス指定した上で更 析配焓される。2回目の事象が発生したとき、車外情報 が入手されて、この入手された単外桁殻が第2メモリM 2のみにアドレス指定した上で記憶された後、第2メモ リM2への否込が禁止される(
な象発生の原因を後に解 【0029】1回目の事政発生の後は、センサ検出値等 所するために記憶データを保存)。2回目の事象発生に よって第2メモリM2への音込が行われると、例簿秩了

すなわち、メモリ容量の範囲内において古いデータ値を [0031]上記042の判別でNOのときは、中段免 生が1回も行われていないときであり、このときは、セ **所しいデータ伍に置き換えつつ、データ値がアドレス指** 【0030】以上のことを包扱として、図9のQ41に おいて、以他に2回ワーニングランプが点灯(断芯チェ ック用の点灯を除く)されたか否か、あるいは以前に2 回故中の検出が行われたか否かが判別されるが、この判 て、以前に1回ワーニングランプが点灯(断芯チェック 用の点灯を除く)されたか否か、あるいは以前に1回故 ンサ校出面等のデータ笛が更新配換されるときとなる。 る。このQ41の判別でNOのときは、Q42におい 中の彼出が行われたか否かが判別されるが、この判別 定されて配位される制御が行われる。

国負担の大きさに応じて相違される。すなわち、042 て、中国状態、センザ後出版の超数の他、故障発生予測 ま、両方のメモリM1、M2にアドレス指定した上で更 近記せされる。Q43の判別でYESのときは、卑両状 **昭を符に示すエンジン回転数や中選、センサ後出値の組** タ吾込御御部21の処理負担、特にDPRAM23の処 の判別でYESのときは、Q43において、制御的21 に応じて受俗した各種入力信号および出力信号がそのま [0032]センサ俊出笛等のデータ値の記憶は、デー の処理負担が所定レベル以上であるか否かが判別され る。このQ43の判別でNOのときは、Q44におい

類の他、故即発生予測に応じて受信した各種入力信号お 夕数が減少された状態で)、固方のメモリM1、M2に よび出力個号がそれぞれ間引かれて、すなわち各データ **量がそれぞれ減少された状態で(単位時間あたりのデー** アドレス指定した上で更新配位される。

8 において、ワーニングランプの点灯あるいは故口後出 の直後であるか百かが判別される。このQ46の判別で 外桁報が入手される。次いで、Q48において、入手さ れた単外情報は、センサ後出価に対応させてアドレス指 情報への記憶後に、第1メモリM1への魯込が禁止され YESのときは、Q47において、後述のようにして卓 定した上で、第1メモリM1に配置され、かつこの車外 [0033] 前記942の判別でYBSのときは、94

[0034] Q48の後あるいはQ46の判別でNOの ときはそれぞれ、 949において、 何御即21の処理負 担が所定アベル以上であるか否かが対別される。 このの となくメモリにアドレス指定した上で更新配憶され(Q 44対応)、また、Q49の判別でYESのときは、デ ータが間引かれた状態でメモリにアドレス指定した上で 更新配位される (945対応)。ただし、950、95 において更新記憶される対象となるメモリは、第2メ モリM2のみとなる (第1メモリM1への啓込はQ48 49の判別でNOのときは、各租データが間引かれるこ で禁止となっている)。

3において、入手された単外情報は、センサ被出値に対 [0035] 前記Q41の判別でYESのときは、既に Q52において、ワーニングランプの点灯あるいは故障 俊出の直後であるか否かが判別される。このQ52の判 C単外情報が入手される (Q47対応)。次いで、Q5 あさせてアドレス指定した上で、第2メモリM2に記憶 され、かつこの車外情報への記憶後に、第2メモリM2 への哲込が録止される。なお、Q52の判別でNOのと きは、そのままリターンされる。また、図9は、ワーニ **ノグランプ点灯あるいは故邸検出が2回以内のときを前 限としてあり、3回以上のワーニングランプの点灯ある** いは故尊後出のときは、メモリへの更新配位はなされな 別でYESのときは、Q53において、後述のようにし !回功段発生がなされているときであり、このときは、 いものである。

[0036] 図10は、図9のQ47、Q53の内容を 示すものである。この図10のQ61において、例えば Q62においては、卓両Vの現在位置や欲しい車外情報 Q63では、情報センタ2から受信したデータを、後の インターネットを介して、情報センタ2に接続される。 の超類、発生事象の概略が情報センタ2に送信される。 メモリM1、M2への哲込のために一時的に記憶され [0037] 図11は、図10に対応した情報センタ2 国の街部内容を示すものである。この図11のQ65に

おいて、単両Vから送信された内容が受信された後、Q 8 6 において、車両 V からの要求に応じたデータが選択 される。そして、Q67において、選択されたデータが [0038]図12年、図8の434の内容を示すもの である。この図12のQ71において、以前に1回以上 のワーニングシンプ点灯あるには板群被出が行むれたが 否かが判別される。このQ71の判別でN0のときは、 そのまま終了される。

税み出されるが、この続み出しは、第2包御ユニットU 2に接続される単外のテスタ/リーダに対するデータコ [0039] Q71の判別でYESのときは、Q72に おいて、第2メモリM2の配燈内容がアドレス指定して アー、あるいは図示を略す数示画面への数示によって行

タ伝送指令があるか否かが判別される。この474の判 が判別される。このQ75の判別でYESのときは、Q 部へデータ伝送できないようにされている関係上、第2 [0040] 913の後、914において、朝2のデー 別でYESのと含は、Q75において、以前に2回のワ ーニングランプ点灯あるいは故障徴出が行われたか否か 78において、第2メモリM2の記憶内容が既に転送済 みであるか否かが判別される。このQ76の判別でYB Sのときは、Q77において、第1メモリM1の配燈内 あ)。なな、実施形態では、嶅1メモリM1から直接外 メモリM2を介して第1メモリM1の配位内容を申外へ 容が、第2メモリM2を介して転送される(Q13対 気法するようにしてある。

新記憶される (図9のQ44と同じ)。また、図13の Q43に対応するQ83においては、故即免任予選 **しまり故母免生の確信政合いが所定レベル以上であるか** は、Q85においてデータが聞引きされて更新配位され (図9のQ45と同じ)、またQ83の判別でNOのと きは、Q84において間引きを行うことなくデータが更 図13の例では、1回目の事象発生直後での第2メ モリM2へのデータの普込は、制御部21の処理負担に 否かが判別される。このQ83の判別でYESのとき [0041]図13は、図9の変形例を示すものであ り、図9との相違点についてのみ以下に説明する。ま Q89は、図9のQ49~Q51に対応する。すなむ かかわらず間引きしないで行なうようにしてある。

[0042] ここで、討述した慰御のうち、メモリへの 記憶手法に関して、図14以下を参照しつつ補足数明す る。まず、図14は、図9の例に対応するもので、セン サ钕出値を含むデータ値を両方のメモリM 1、M 2 に更 新配位させていく一方、1回目の事象発生時には、第1 メモリM1に入手した車外情報を記憶させた後、この第 I メモリM I への音き込みを禁止する処理を行うときで ある。図14では、1回目の事象発生後に、2回目の事 象発生がなくて、第2メモリM2にデータ値を更新配慮

は、車外桁根を入手して、第2メモリM2に入手した車 外情報を配位させた後、第2メモリM2への凸き込みが させている過程を示す。勿由、2回目の事政免生時に

**悩報を入手して、この中外情報が第1メモリM1に配**位 データとしては、1回目の発生

中央としては、1回目の発生

中央といる。 [0043] 図15の例は、当初は、センサ校出向を合 ひデータ位の型仮記位はは1メモリM1のみに行うむ合 を示す。この図15では、1回目のなの発生時に、単外 その後、粧2メモリM2ヘセンサM2へのセンサ被田臼 の更新配位が開始されるが、配位されるセンサ彼出位等 は、1回目の事故の内容に応じて選択された一部のみと される。数目すれば、第2メモリM2に更新配位される かれたものとされる。2回目の事故発生により、第2メ された後、第1メモリM1への西き込みが禁止される。 モリM2への告込も禁止される。

**価等のデータ値が固引かれたものとされる(センサ物出** 協においてのみ行うようにしてもよく、さらには常に問 モリM2とのいずれや一方への以際的句を、センサ核出 国等の個々のデータ 位が、例えば3回サンプリングされ **うにしてもよく、あるいは1回目の草食発生徴の更新配** は、1回目の事象発生前の更新配位においてのみ行うよ 引きを行うようにすることもできる。また、閲引きされ [0044] 図16の例では、第1メモリM1と類2メ み、第2メモリM2のみ、あるいは両方のメモリM1、 たうちの1回分のみが更新記憶される)。この間引き て更新配位されるメモリとしては、第1メモリM1の M2とすることができる。

に知時間では怠慢に変化しないデーを値については、毎 のみ間引きを行うようにすることもできる。例えば、エ ンシン回係数が街回協のときに、回院毎のサンプリング 周期で得られるエンジン回伝数を全て更新配位したので を行うのが好ましい。また、エンジン冷却水温度のよう [0045]なお、センサ複出臼等のデータ臼の会てに は、記憶すくきデーク数が多くなりすぎるので、閊引き ついて閻引きを行うことなく、一部のデータ値について に阻引きを行うようにすることができる。

M1、M2に行うようにしたものを前提として、類1メ モリM1と類2メモリM2とのいずれか一方のみへの更 欠値についてのみ行うようにしたものである。このよう に、1回目の功良発生までは、更新配位を両方のメモリ は、2回目の尊良発生で哲込禁止される第2メモリM2 とするのが好ましいものである(1回目の苾役発生によ 所配位を、センサ校出位等のデータ値のうち一部のデー [0048] 図17に示す例は、図14の場合と同様 な一部のデータ値のみを更新記憶させるメモリとして って関連するデータの包拠が限定されるので)。

[0047] 図18に示す倒は、図14と回換に、1回 2に行うようにしたものとされる。そして、知1メモリ 目の事免発生までは、更新配位を両方のメモリM1、

8

(図1)

に対してのみ行うよろにすることもできる。 モリM1についてのみならず、第2メモリM2において みを行うようにしてもよく、このような変更は、第1メ 味する。他のデータ値のデータ数に比して、あるデータ 例えば分配率が30%から20%に変更されることを息 も行うようにすることができ、さらには第2メモリM2 お、分配率の変更と間引き率の変更とのいずれか一方の 象発生に関与する割合が小さいということになる。な 頃のデータ数が少ないといろことは、めるデータ値が母 データ数との比率で示すことができ、分配率の変更は、 **本は、例えば各哲水道度のアータ数とエンジン回表数の** の変更は、前述した間引きの弦合いの変更である。分配 分配率の変更とを行うようにしたものである。 間引き率 号に応じた間引き本の変更と、故障コード信号に応じた M1へのデータ値の更新記憶に際して、各種データ値信

ックアップ電源によって記憶保持を維持させるようにし GスイッチがOFFになっても記憶保持できるようにバ できる (記憶保持が必要なメモリを使用する場合は、1 のものとすることができ、また数種類の装置についての ておくのが呼ましい)。 1、M2共に応答性に優れたSRAMにする等のことも **揮発性のものとすることもでき、また両方のメモリM** は特に問わないものであり、例えば両方のメモリ共に不 故障検出とすることもできる。メモリM1、M2の種類 ある。故障被出等の対象となる機器競はエンジンに限ら はこれに限らず、例えば次のような場合をも含むもので 【0048】以上安施形態について結束したが、本発明 自動変速機やサスペンション装置、空間装置等適宜

の名称を付して表現することができる。また、本発明の 目以上の事象発生に対応)。この場合、第1メモリM1 法として表現することも可能である。 黙的に含むものたある。さらに、本発明は、記憶制御方 るいは利点として表現されたものを提供することをも暗 やスイッチ等の各種部材は、その機能の上位表現に手段 じ)。フローチャートに示す各ステップあるいはセンサ るものとすればよい (第4メモリ以下についても同 第1メモリM1と第2メモリM2との対応関係に相当す 設定し、第2メモリM2と第3メモリとの対応関係を、 と第2メモリM2との関係を前述した実施形態のように 【0049】メモリは3以上とすることもできる(3回 明記されたものに限らず、実質的に好ましいあ

**恵御ユニットの慰御内容を示すフローチャート。** ユニットの街貨内各を示すフローチャート。 【図10】図9の短卸内容の群組を示すフローチャー 【図9】図8の関節内容の詳細を示すフローチャート。 【図8】センサ被出値や車外情報の記憶短御を行う第2 【図4】図3の制御内容の詳細を示すフローチャート。 【図7】図3の制御内容の詳細を示すフローチャート。 【図6】図3の制御内容の詳細を示すフローチャート。 【図5】図3の倒御内容の詳細を示すフローチャート 【図3】事象先生の対象となる装置を制御する第1制質 【図2】車外情報を入手する一例を示す系統図。 【図1】本発明の一度施形態を示す制御系統図 【図面の簡単な説明】

ンタの短餌図をボギレローチャート。 【図12】図8の制御内容の詳細を示すフローチャー 【図11】図10の制御内容に対応した車外情報発信を

【図14】2つのメモリへの記憶手法を乾明するための 【図13】図9の疲形例を示すフローチャート。

【図15】2つのメモリへの記憶手法を説明するための 【図18】2つのメモリへの記憶手法を説明するための

【図17】2つのメモリへの記憶手法を説明するための 【図18】2つのメモリへの記憶手法を説明するための

2:車外情報発信センタ 1:携帯電話(車外情報入手用) 【谷中の説母】

U2:第2態匈ユニット(センヤ校出債等の記憶形質 U1:第1制御ユニット (エンジン等の装置短御用)

U3:第3制御ユニット (車外情報入手用)

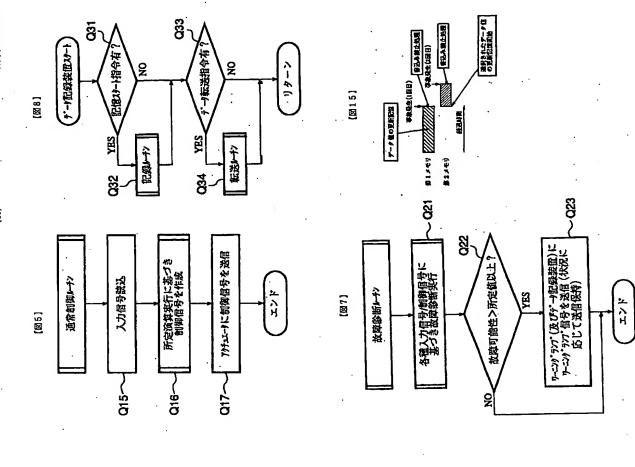
21:データ書込制御部 17:転送部 (記憶データ競出し用)

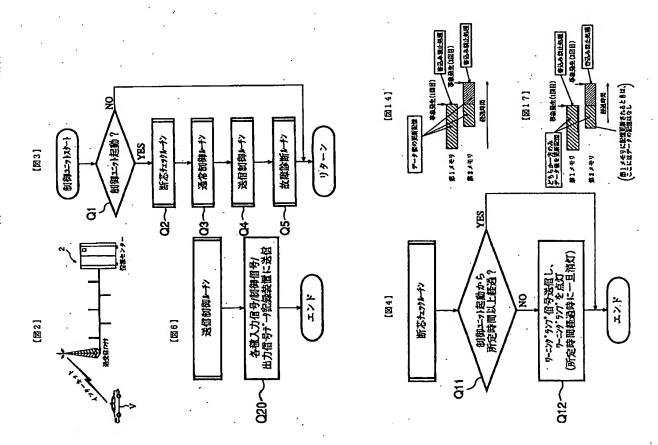
M1:第1メモリ M2:第2メモリ

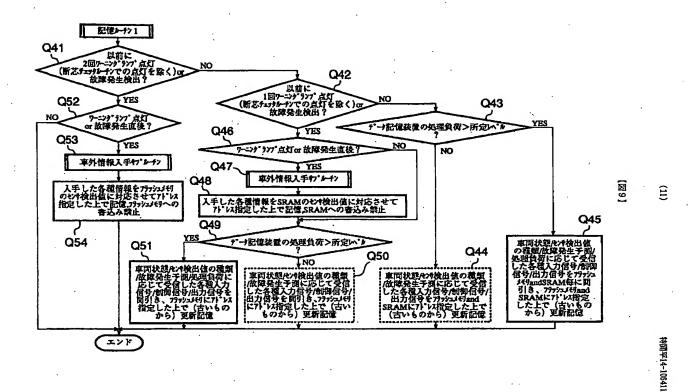
(図16)

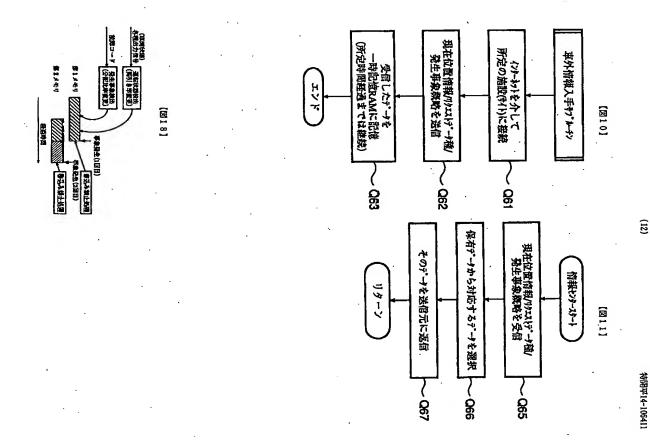
第2メモリ・ 第1メモリ (日日) 手形 者还不禁止规理

> 携帯電話 U2 U3 ピゲ ション 車外情報信号 通信部 ユニット 21 - 夕書込制御部 誤動作/ 故障内容 検出部 13-故障エート\* 出力信号 CPU1 CPU エンジ ン回転数スロットが開度 各種入 力信号 制御ユニッ 入力エノF部 各種出力信号 車速 冷却水温 23 プレー**キ**SW M2 操作SW群 第1月刊 (SRAM) 第2メモリ (フラテシュメモリ) 操作SW 処理部 転送部 16 車外へデータ取出し



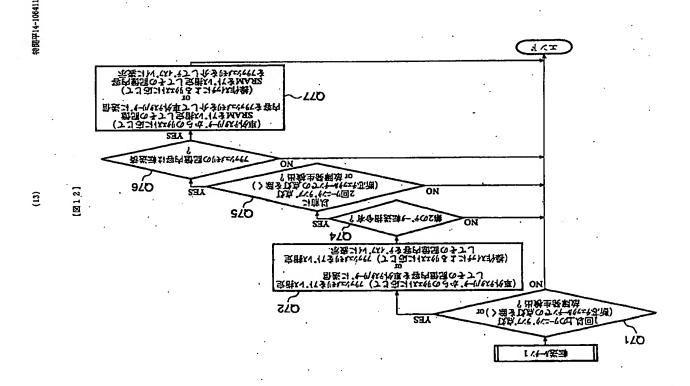






(4×±)

24十四四



n n
•
•
*
,
en e
***
*
en e
. •
•